# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-222169

(43)Date of publication of application: 21.08.1998

(51)Int.Cl.

G10H 7/02

(21)Application number: 09-032908

(71)Applicant: YAMAHA CORP

(22)Date of filing:

31.01.1997

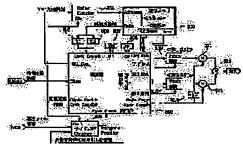
(72)Inventor: SUZUKI HIDEO

# (54) WAVEFORM REGENERATING DEVICE AND CROSS-FADE METHOD FOR WAVEFORM DATA

## (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To enable compression and expansion of a waveform data to be read out on a time base by updating a read address in order to conform a phase of the waveform data to be read out by the read address with a phase of the waveform data in a position to be indicated by the next read address.

SOLUTION: The waveform data in a waveform memory 301 is divided into plural waveform frequencies, and a control data for controlling progress of a reading position of this waveform data is generated, and also a read address progressing at a speed in response to a sound pitch is generated. Then, virtual progress of a read position based on the control data is compared with a position of the read address progressing at the speed corresponding to the sound pitch at prescribed time intervals, and based on a comparison result, the read address is updated in order to conform the phase of the waveform data read out by the read address with the phase of the waveform data in the position indicated by the next read address.



# (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

# 特開平10-222169

(43)公開日 平成10年(1998) 8月21日

(51) Int.Cl.6

G10H 7/02

識別記号

FΙ

G10H 7/00

521M

### 審査請求 未請求 請求項の数4 FD (全 18 頁)

(21)出願番号 特願平9-32908 (22)出願日 平成9年(1997)1月31日

(71)出顧人 000004075

ヤマハ株式会社

静岡県浜松市中沢町10番1号

(72)発明者 鈴木 秀雄

静岡県浜松市中沢町10番1号 ヤマハ株式

会社内

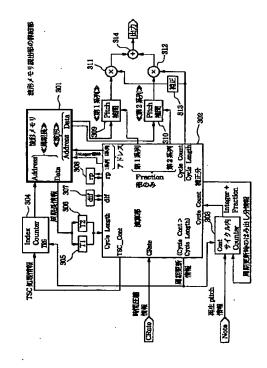
(74)代理人 弁理士 矢島 保夫

# (54) 【発明の名称】 波形再生装置および波形データのクロスフェード方法

### (57)【要約】

【課題】波形メモリ読み出し方式の音源において、読み 出す波形データの時間軸上の圧縮伸張を行なうことがで きるようにすることを目的とする。特に、1つの楽音波 形の再生途中においても、ダイナミックに変化する時間 軸上の圧縮率および伸張率にリアルタイムに応答して、 波形データの時間軸上の圧縮伸張を行なうことができる ようにすることを目的とする。

【解決手段】波形メモリ音源において、波形メモリの波 形のピッチと時間軸と独立に制御する。そのために、あ らかじめ波形データを波形周期に分けておき、波形周期 の切れ目を示すデータを記憶しておき、波形データの読 み出し時には、再生周期の切れ目ごとに、仮想読み出し ポインタと実読み出しポインタの差分に基づいて、次に どの波形周期に接続するかを判定して決定する。また、 波形をなめらかに接続するため、クロスフェードを行な う。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】複数波形周期を記憶した波形メモリと、 楽音の発生、および楽音の音高を指定する発音指示手段 と

1

前記複数波形周期の読み出し位置の進行を制御する制御 データを発生する手段と、

指定された音高に応じた速さで進行する読み出しアドレスを発生するアドレス発生手段と、

前記読み出しアドレスに基づいて、前記波形メモリから 波形データを読み出す読み出し手段と、

所定期間ごとに、前記制御データに基づく読み出し位置 の進行と、前記アドレス発生手段により発生したアドレ スの位置を比較し、該比較の結果に基づいて前記複数波 形周期の中の次に読み出すべき次アドレスを選択し、読 み出しアドレスにより読み出される波形データの位相が 次アドレスで示される位置の波形データの位相に一致す るポイントで、前記アドレス発生手段が選択された波形 周期の読み出しアドレスを発生開始するよう制御する制 御手段と、

前記読み出し手段の読み出した波形データに基づいて波 20 形を再生する再生手段とを備えたことを特徴とする波形 再生装置。

【請求項2】複数波形周期を記憶した波形メモリと、 楽音の発生、および楽音の音高を指定する発音指示手段 と

前記複数波形周期の読み出し位置の進行を制御し、さら に時間的に変化するデータである制御データを発生する 手段と、

指定された音高に応じた速さで進行するアドレスを発生 するアドレス発生手段と、

前記アドレスに基づいて前記波形メモリから波形データ を読み出す読み出し手段と、

再生周期ごとに、前記制御データに基づく仮想周期位置の進行と、前記アドレス発生手段により発生したアドレスの波形周期位置とを比較し、該比較結果に基づいて前記複数波形周期の中の次に読み出すべき波形周期を選択し、次の再生周期において前記アドレス発生手段が選択された波形周期のアドレスを発生するよう制御する制御手段と、

前記読み出し手段の読み出した波形データに基づいて波 40 形を再生する再生手段とを備えたことを特徴とする波形 再生装置。

【請求項3】前に選択された波形周期と、次に選択された波形周期を、クロスフェードで接続する請求項1または2に記載の波形再生装置。

【請求項4】複数周期の第1波形データを発生するステップと、

所定のタイミングで、そのときの第1波形データの位相 と同位相を有する第2波形データの発生を開始するステ ップと、 所定期間に初期値「1」から最終値「0」まで減衰する 第1係数と、同期間に初期値「0」で最終値「1」まで 増加する第2係数を発生するステップと、

第1波形データに第1係数を乗算するとともに、第2波 形データに第2係数を乗算し、2つの積の和を算出し出 力するステップと、

前記所定期間の長さが、第2波形データの波形周期の長さになるように制御するステップとを備えたことを特徴とする波形データのクロスフェード方法。

#### 10 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、波形メモリ音源において、発生する波形データのピッチの制御とは独立に、当該波形データの時間軸上の長さ(再生時間)を圧縮および伸張する技術に関する。

#### [0002]

30

【従来の技術】従来より、電子楽器などに用いられている波形メモリ読み出し方式の音源では、波形メモリからの波形データ(波形サンプル)の読み出し速度を調整することにより、発生する楽音波形の音高(ピッチ)を制御していた。具体的には、いわゆるFナンバを累算した読み出しアドレスで波形データを順次読み出していく際、そのFナンバを大きい値にすればピッチは低くなる。この場合、読み出す波形データの時間長、すなわち再生時間を圧縮したり伸張したりすることはできない。

【0003】一方、音声処理の分野では、話速変換技術 としてPICOLA方式が知られている。PICOLA 方式は、例えば、5周期分の波形ブロックA、B、C、 D. Eをこの順に読み出して音声波形を出力するものに おいて、第1周期目としてブロックAをフェードアウト する波形とプロックBをフェードインする波形を加算し た波形を用い、引き続く第2~第4周期目としてC. D, Eを出力するような方式である。これにより、5周 期分の時間長さがあった波形を4周期分に圧縮して出力 できる。時間的に伸張する場合は、例えば、3周期分の 波形ブロックA.B.Cをこの順に読み出して音声波形 を出力するものにおいて、第1周期目としてブロックA の波形を用い、第2周期目としてブロックAをフェード アウトする波形とブロックBをフェードインする波形を 加算した波形を用い、引き続く第3、4周期目として C. Dを出力するようにする。これにより3周期分の時 間長さの波形を4周期分に伸張して出力できる。

## [0004]

【発明が解決しようとする課題】従来の電子楽器の波形 メモリ音源では、読み出された波形データの時間長は、 読み出し速度に応じて一意的に決定され、自由に伸縮す ることはできないという不都合があった。また、音声処 理技術では、電子楽器のようなセント単位の精密なピッ 50 チ制御は考えられていない。したがって、そのまま波形 メモリ音源に適用するのは難しい。

【0005】この発明は、波形メモリ読み出し方式の音 源において、読み出す波形データの時間軸上の圧縮伸張 を行なうことができるようにすることを目的とする。特 に、1つの楽音波形の再生途中においても、ダイナミッ クに変化する時間軸上の圧縮率および伸張率にリアルタ イムに応答して、波形データの時間軸上の圧縮伸張を行 なうことができるようにすることを目的とする。

#### [0006]

【課題を解決するための手段】この目的を達成するた め、請求項1に係る波形再生装置は、複数波形周期を記 憶した波形メモリと、楽音の発生、および楽音の音高を 指定する発音指示手段と、前記複数波形周期の読み出し 位置の進行を制御する制御データを発生する手段と、指 定された音高に応じた速さで進行する読み出しアドレス を発生するアドレス発生手段と、前記読み出しアドレス に基づいて、前記波形メモリから波形データを読み出す 読み出し手段と、所定期間ごとに、前記制御データに基 づく読み出し位置の進行と、前記アドレス発生手段によ り発生したアドレスの位置を比較し、該比較の結果に基 づいて前記複数波形周期の中の次に読み出すべき次アド レスを選択し、読み出しアドレスにより読み出される波 形データの位相が次アドレスで示される位置の波形デー タの位相に一致するポイントで、前記アドレス発生手段 が選択された波形周期の読み出しアドレスを発生開始す るよう制御する制御手段と、前記読み出し手段の読み出 した波形データに基づいて波形を再生する再生手段とを 備えたことを特徴とする。

【0007】要するに、波形メモリ中の波形データを複 数の波形周期に分けておき、その読み出し位置の進行を 30 制御する制御データを発生するとともに、指定された音 高に応じた速さで進行する読み出しアドレスを発生する ようにする。そして、所定期間ごとに、制御データに基 づく読み出し位置の仮想的な進行と、音高に応じた速さ で進行する読み出しアドレスの位置を比較し、該比較の 結果に基づいて、読み出しアドレスにより読み出される 波形データの位相が次の読み出しアドレスで示される位 置の波形データの位相に一致するように、読み出しアド レスを更新していくものである。これにより、所定期間 ごとに、波形データの位相が一致するという条件を満た 40 した上で、ある読み出しアドレスから別の読み出しアド レスへと読み出しアドレスをつないでいくことができ る。

【0008】請求項2に係る波形再生装置は、複数波形 周期を記憶した波形メモリと、楽音の発生、および楽音 の音高を指定する発音指示手段と、前記複数波形周期の 読み出し位置の進行を制御し、さらに時間的に変化する データである制御データを発生する手段と、指定された 音高に応じた速さで進行するアドレスを発生するアドレ から波形データを読み出す読み出し手段と、再生周期ご とに、前記制御データに基づく仮想周期位置の進行と、 前記アドレス発生手段により発生したアドレスの波形周 期位置とを比較し、該比較結果に基づいて前記複数波形 周期の中の次に読み出すべき波形周期を選択し、次の再 生周期において前記アドレス発生手段が選択された波形 周期のアドレスを発生するよう制御する制御手段と、前 記読み出し手段の読み出した波形データに基づいて波形 を再生する再生手段とを備えたことを特徴とする。

4

【0009】請求項3に係る波形再生装置は、請求項1 または2において、前に選択された波形周期と、次に選 択された波形周期を、クロスフェードで接続するように したことを特徴とする。

【0010】請求項4に係る波形データのクロスフェー ド方法は、複数周期の第1波形データを発生するステッ プと、所定のタイミングで、そのときの第1波形データ の位相と同位相を有する第2波形データの発生を開始す るステップと、所定期間に初期値「1」から最終値 「0」まで減衰する第1係数と、同期間に初期値「0」 で最終値「1」まで増加する第2係数を発生するステッ プと、第1波形データに第1係数を乗算するとともに、 第2波形データに第2係数を乗算し、2つの積の和を算 出し出力するステップと、前記所定期間の長さが、第2 波形データの波形周期の長さになるように制御するステ ップとを備えたことを特徴とする。

#### [0011]

【発明の実施の形態】以下、図面を用いてこの発明の実 施の形態を説明する。

【0012】図1は、本発明に係る波形再生装置および 波形データのクロスフェード方法を適用した電子楽器の 全体構成を示す。この電子楽器は、MIDIインターフ ェース101、制御部102、音源部103、ディジタ ル・アナログ変換器(DAC)104、およびサウンド システム105を備えている。音源部103は、波形発 生部111、音量制御部112、制御レジスタ113、 およびチャンネル累算部114を備えている。音源部1 0.3は、所定のサンプリング周期ごとに、時分割動作で 複数チャンネル分の楽音波形を生成し、それらを累算し た楽音波形データをDAC104に出力する。

【0013】MIDIインターフェース101は、各種 のMIDI機器を接続するためのインターフェースであ る。MIDIインターフェース101から入力したMI DIメッセージは、制御部102で解析される。制御部 102は、入力したMIDIメッセージにしたがって音 源部103に楽音発生の指示を出す。具体的には、入力 したMIDIメッセージに応じて、発音割り当てや楽音 パラメータの作成を行ない、制御レジスタ113の発音 割り当てをされたチャンネルに楽音パラメータを設定し て、楽音発生の制御を行なう。音源部103では、制御 ス発生手段と、前記アドレスに基づいて前記波形メモリ 50 レジスタ113に設定されたデータに基づいて、波形発 生部 1 1 1 で複数チャンネル分の楽音波形を時分割で発生し、発生した楽音波形に音量制御部 1 1 2 で各チャンネル別に音量制御を施し、チャンネル累算部 1 1 4 で、音量制御された複数チャンネル分の楽音波形を累算して累算結果をDAC 1 0 4 に出力する。DAC 1 0 4 は、チャンネル累算部 1 1 4 から出力されたディジタル楽音波形データをアナログ楽音信号に変換する。該アナログ信号に基づいて、実際の楽音がサウンドシステム 1 0 5 により放音される。

【0014】図2は、図1の波形発生部111の詳細図 10を示す。波形発生部111は、波形メモリ読み出し部(タイム伸縮機能付き)201、およびCRate発生部202を備えている。波形発生部111は、制御レジスタ113経由で、波形発生指示であるノートオンと発生すべき楽音の音高を示すピッチ情報を入力するとともに、その他データとして音色情報などを入力し、それらの入力した情報に基づいて波形データを発生する。

【0015】特に、この装置の波形発生部111は、標準の再生時間に対する伸縮比を入力して、その伸縮比に応じて波形データの時間軸上の長さを伸縮することがで 20きるようになっている。

【0016】図14および図15は、本波形発生部111で実現できる波形の時間軸上での伸縮の様子を示す例である。図14および図15において、黒く塗りつぶした図形1401および1501は、波形メモリに記憶されている元の波形(例えば、所定のサンプリング周期で録音(サンプリング)したもの)を示す。なお、図14および図15の各波形は、横方向が再生時間、縦方向が振幅を表し、波形の包絡線内を黒く塗りつぶして模擬的に図示した。

【0017】1401および1501のように波形メモリに格納されている波形を所定のサンプリング周期で順次累算されていくアドレスによって読み出して出力波形を生成する。アドレスに順次累算していく値であるF(周波数)ナンバにより出力波形の音高(ピッチ)が定まる。この値を大きくすればピッチアップ(音高が高くなる)し、この値を小さくすればピッチダウン(音高が低くなる)する。1402および1403は、元波形1

低くなる)する。1402および1403は、元波形1401をピッチアップおよびピッチダウンした波形を示す。ピッチアップするというのは元波形1401を大きなストライドで読み出しアドレスを速く進めて読むということであるから波形の時間軸上の長さは短くなり、ピッチダウンするというのは元波形1401を小さなストライドで読み出しアドレスを遅く進めて読むというストライドで読み出しアドレスを遅く進めて読むということであるから波形の時間軸上の長さは長くなる。図14では、ピッチアップした波形1402の時間長さ(標準の再生時間)は元波形1401の時間長さ(標準の再生時間)より短くなり、ピッチダウンした波形1403の時間長さは元波形1401の時間長さより長くなっている。

【0018】特に、この装置の波形発生部111では、

波形メモリ読み出し方式で波形を発生する際、上述のピッチ制御に加えて、このピッチ制御とは独立に、出力波形の時間軸上の長さを伸縮するタイム伸縮機能を備えている。波形1404は、ピッチアップした波形1402やピッチダウンした波形1403の時間長さを元波形の長さより縮めた例を示す。波形1405は、波形1402や波形1403の時間長さを元波形の長さに戻した例を示す。波形1406は、波形1402や波形1403の時間長さを元波形の長さより伸ばした例を示す。の時間長さを元波形の長さより伸ばした例を示す。のように再生時間を伸縮するタイム伸縮制御を行なうのの波形発生部111に対する指示は、パラメータとしてなりに発生の再生時間に対する伸縮比を与えることにより行なって「標準の再生時間」とは元波形の時間長さ(すなわち、時間軸伸縮なしで、ピッチアップ、ピッチダウンしないときの再生時間長)である。

【0019】さらに、上記パラメータ「標準の再生時間に対する伸縮比」をリアルタイムに変更制御することにより、局所的あるいは部分的に上述した時間長さの変更制御を行なうことができる。図15の波形1502は元波形1501の立ち上がり部(アタック部)のみの時間長さを縮めた例、波形1501の定常部(ループ部)のみの時間長さを縮めた例、波形1501の立ち上がり部のみの時間長さを伸ばした例、波形1501の立ち上がり部のみの時間長さを伸ばした例、波形1501の立ち上がり部のみの時間長さを伸ばした例、波形1501の定常部のみの時間長さを伸ばした例、波形1501の立ち下がり部のみの時間長さを伸ばした例を、それぞれ示す。このような部分的な時間長さの変更制御も、ピッチ制御とは独立に行なうことができる。

【0020】図2に戻って、波形発生部111の説明を続ける。波形発生部111には、上述のパラメータ「標準の再生時間に対する伸縮比」が入力する。このパラメータは「標準の再生時間」に対する伸縮比を指定するが、実際にタイム伸縮機能を実現する波形メモリ読み出し部201は、指定されたピッチで読み出した場合の時間長さ(ピッチに応じて図14の波形1402,1403のように時間長さが変化する)を基準とした伸縮比(時間圧縮比)CRateに基づいてタイム伸縮制御を40行なうので、パラメータを変換するためのCRate発生部202が設けられている。すなわち、CRate発生部202は、「ピッチ」および「標準の再生時間に対する伸縮比」を入力し、ピッチに応じて変化した再生時間を基準とした時間圧縮比CRateを算出して波形メ

【0021】図3は、図2の波形メモリ読み出し部201の詳細を示す。波形メモリ読み出し部201を説明する前に、本実施の形態におけるタイム伸縮機能の基本概念を説明する。

0 【0022】まず、上述の時間圧縮比CRateについ

モリ読み出し部201に出力する。

て説明する。時間圧縮比CRateは、タイム伸縮機能 を実現するために新たに導入したパラメータである。時 間圧縮比CRateは、「出力波形の再生時間(時間長 さ)を、元の波形(ピッチ制御されたもの)の再生時間 (時間長さ)の1/CRateとすること」を意味する パラメータである。もちろん、CRateは一定値とは 限らず、波形読み出しの途中(生成する楽音の立ち上が りから立ち下がりの途中)でもリアルタイムに変更可能 であるので、局所的に見て上記の意味があるということ である。出力波形は、CRate=1. Oなら等倍、C 10 る。 Rate>1. 0なら圧縮、CRate<1. 0なら伸 張されることになる。

【0023】次に、波形メモリ読み出し部201内の波 形メモリ(後述する図3の301)に記憶されている波 形データについて説明する。波形メモリに記憶された波 形データはあらかじめ複数の「波形周期」に分けられて いる。波形データは複数周期からなるが、この複数周期 の波形データはあらかじめ分析され、複数周期のなかで 位相が互いに同じになるポイント(同位相ポイント)が 各波形周期のスタート位置として決定されている。逆に 20 言えば、そのような同位相ポイントを幾つか見つけ、そ の位置で区切って複数の「波形周期」を定義する。1つ の「波形周期」中に、波形データの複数の周期が含まれ ていてよい。要するに、「波形周期」の境界位置は上記 の同位相ポイントであり、どの「波形周期」も別の「波 形周期」に滑らかにつなげることができるように「波形 周期」を定義すればよい。上記同位相ポイントとは、波 形振幅値が一致し、その位置での傾きが一致するポイン トである。なお、波形周期は、波形データの基本ピッチ に対応したピッチ周期とは必ずしも一致しない。あるい 30 は、一致させなくてよい。

【0024】具体的に説明する。上記同位相ポイントの アドレスをAi (整数部(Integer)+小数部(Fraction)か らなる)とする。 i は波形周期の番号、Aiは i 番目の 波形周期のスタートポイントのアドレスである。後述す るインデックスカウントICは、この波形周期の番号 i をカウントしている。各ポイントは互いに位相が同じで あるため、1つの波形周期を終わりのポイントまで読み 出し、引き続きそれとは別のポイントから始まる任意の 波形周期の読み出しを行なったとしても、波形が比較的 40 滑らかにつながる。この発明の実施の形態では、後述す るように、2つの波形周期をつなげるのに、さらにクロ スフェードを行なうので、波形間の接続が大変スムーズ である。

【0025】さらに、波形メモリには、波形周期の周期 長データとして、Ti = Ai+1 - Aiを記憶する。すなわ ち、i+1番目の波形周期のスタートポイントから、i 番目の波形周期のスタートポイントを減算した値がTi である。このようにして周期長を記憶すれば、Aiをそ

きる。波形周期の周期長は、上述のTiで表されるか ら、当然にサンプル数単位(ただし、整数部+小数部で 表される)で示されることになる。

【0026】各波形周期のスタート位置のアドレスAi は、以下の式で算出される。

 $Ai = A0 + \Sigma T$ 

ここで、A0は波形データのスタートアドレス(O番目 の波形周期のスタートポイントのアドレス)、ΣTはT  $j \in j = 0, 1, 2, \dots, j-1$ について累算したものであ

【0027】タイム伸縮制御の基本を簡単に説明する。 タイム伸縮の処理の時間的な単位となるのは「再生周 期」である。「再生周期」は、波形メモリ上の波形デー タのタイム伸縮処理の時間単位長であり、サンプル数で は表されない。「再生周期」は「波形周期」とは異なる 概念である。タイム伸縮制御の基本は、時間圧縮比CR a t e の値による理想的な読み出しポイントと実際の読 み出しポイントの差分を演算し、その差分量にしたが い、再生周期ごとに所定の処理を実行し、逐次追従させ るということである。所定の処理とは、集約すると、再 生時間を伸ばすためのストレッチ処理(以下、S処理と 呼ぶ)、再生時間をそのままとするノーマル処理(以 下、N処理と呼ぶ)、再生時間を圧縮するコンプレス処 理(以下、C処理と呼ぶ)のうちのどれかを行なうかを 決定し、各再生周期でその決定した処理を行なっていく ものである。このようなタイム伸縮制御(以下、TSC 制御と呼ぶ)の詳細は後述する。なお、周期性の無い部 分のデータについてはTSC制御を無効化するのが有効 であるので、TSC制御のイネーブル(Enable) /ディスエーブル (Disable) をコントロールで きるようにするとよい。

【0028】図4は、TSC制御の基本概念を説明する ための図である。411は波形メモリに記憶されている 波形データ、412~416はその読み出し例を示す。 波形データ411は、A~Fの6つの波形周期からな る。縦に何本か引かれた点線401は、所定のピッチで 再生したとした場合の各再生周期の区切れ目を示す。し たがって、横軸は、サンプル長ではなく、伸縮処理の時 間経過を示す。波形データ411の各波形周期A~Fの 下に付された数字は、立ち上りより順に各再生周期にふ った順序を示す番号である。なお図4では、各再生周期 の区切れ目を示す点線 401が等間隔に並べてあるが、 これは説明の便宜のためであり、各周期の時間長さは区 々である。さらに、411~416の縦の比較でも一般 的には長さが互いに異なっている。

【0029】412~416の各ブロックは、時間軸伸 縮の処理の単位であり、各ブロック(再生周期)ごとに S処理、N処理、C処理の何れかを実行する。412~ 416は、6周期の波形データ411を時間圧縮比CR のまま記憶するのに比べ、記憶容量を削減することがで 50 ateに応じて圧縮伸張した例である。図4の各再生周 期では、波形メモリに記憶されている波形データ(例え ば、6周期の波形411)から、2系列でそれぞれ所定 の波形周期のの波形を読み出すことができる。2系列で それぞれ読み出す波形周期は、同じであってもよいし、 異なっていてもよい。このように、本例では、各再生周 期において、S処理、N処理、C処理の何れが実行され るかにかかわらず絶えず2系列(以下、第1系列および 第2系列と呼ぶ) のクロスフェードにより出力波形を生 成する。圧縮伸張した各波形412~416の各再生周 期を示す矩形中に右上がりの対角線を記載し、その対角 10 線で分けられた3角形の領域に波形周期を示すA~Fの 記号を記載したが、これはその2つの波形周期を用いて 2系列のクロスフェードを行なうことを示している。特 に、対角線の上側3角形内に記載した波形周期(第1系 列) はフェードアウトし、対角線の下側3角形内に記載 した波形周期(第2系列)はフェードインすることを示 す。また、各周期の矩形の上側に記載した「S」、

「N」、「C」の記号は、その周期でS処理、N処理、C処理を、それぞれ行なうことを示す。第1系列のフェードアウト、第2系列のフェードインによるクロスフェードは、各再生周期の中で終了する。

【0030】412はCRate=2.0の圧縮の場合 である。第1周期目は、圧縮のための C 処理、すなわち 第1系列で波形周期Aを読み出し、第2系列で波形周期 Bを読み出し、これらをクロスフェードして出力波形を 生成する処理を行なう。第2周期目は、第1系列で波形 周期Cを読み出し、第2系列で波形周期Dを読み出し、 これらをクロスフェードして出力波形を生成するC処理 を行なう。第3周期目は、第1系列で波形周期 E を読み 出し、第2系列で波形周期Fを読み出し、これらをクロ 30 スフェードして出力波形を生成するC処理を行なう。ク ロスフェードする再生周期の時間長さは、第2系列の波 形周期が読み出される時間としている。したがって、4 12の例では、波形周期B, D, Fが所定ピッチで読み 出される時間長さが各再生周期の長さになる。各波形周 期は同程度の長さになるように設定されているので、以 上より、生成出力される波形412の再生時間は、元の 波形411の再生時間のほぼ1/CRate、すなわち ほぼ1/2倍になる。

【0031】なお、上記412の例、および後述の413~416の例では、直前の再生周期で第2系列により読み出されフェードインした波形周期に続く波形周期が、次の再生周期で第1系列により読み出されフェードアウトするようになっている。例えば、412の第1周期目で、第2系列により波形周期Bがフェードインし、次の第2周期目で、それに続く波形周期Cが第1系列によりフェードアウトしている。このようにしないと滑らかな接続ができないからである。

【0032】413はCRate=1.5の圧縮の場合 その波形周期Aの1つ前の波形周期Zを読み出すことにである。第1周期目は、元の再生時間をそのままとする 50 なる。すなわち、521に示すように、第1系列では矢

N処理、すなわち第1系列で波形周期Aを読み出し、第2系列でも同じ波形周期Aを読み出し、これらをクロスフェードして出力波形を生成する処理を行なう。第2周期目は、第1系列で波形周期Bを読み出し、第2系列で波形周期Cを読み出し、これらをクロスフェードして出力波形を生成するC処理を行なう。第3周期目は波形周期Dを用いたN処理、第4周期目は波形周期E、Fを用いたC処理を行なう。以上により、生成出力される波形413の再生時間は、元の波形411の再生時間のほぼ1/CRate、すなわちほぼ1/1.5=2/3倍になる。

【0033】414はCRate=1.0の等倍の場合

である。第1周期目~第6周期目のそれぞれで波形周期 A~Fを用いたN処理を行なう。これにより、生成出力 される波形414の再生時間は、元の波形411の再生 時間の1/CRate、すなわち1/1=等倍になる。 【0034】415はCRate=0.75の伸張の場 合である。第1, 2, 4, 5, 6, 8周期目は、それぞ れ、波形周期A, B, C, D, E, Fを用いたN処理を 行なう。第3周期目は、伸張のためのS処理、すなわち 第1系列で波形周期Cを読み出し、第2系列で波形周期 Bを読み出し、これらをクロスフェードして出力波形を 生成する処理を行なう。第7周期目は、第1系列で波形 周期Fを読み出し、第2系列で波形周期Eを読み出し、 これらをクロスフェードして出力波形を生成するS処理 を行なう。以上により、生成出力される波形415の再 生時間は、元の波形 4 1 1 の再生時間のほぼ 1 / C R a te、すなわちほぼ1/0.75=1.5倍になる。 【0035】416はCRate=0.5の伸張の場合

である。第1, 3, 5, 7, 9, 11周期目では、それぞれ、波形周期A, B, C, D, E, Fを用いたN処理を行なう。第2, 4, 6, 8, 10, 12周期目では、それぞれ、波形周期BとA, CとB, DとC, EとD, FとE, GとF(GはFの次に続く周期とする)を用いたS処理を行なう。これにより、生成出力される波形416の再生時間は、元の波形411の再生時間の1/CRate、すなわち1/0.5=2倍になる。

【0036】図5は、図4における各再生周期の処理を詳細に説明するための図である。501は、波形メモリに格納されている3周期分の連続する波形周期Z, A, Bを示す。波形周期Z, A, Bの周期長は、それぞれ、TZ, TA, TBとする。いま、第1系列目で読み出される波形周期をAとする。このとき第2系列で読み出す波形周期は、S処理、N処理、およびC処理の各場合で異なる。

【0037】511は1つの再生周期で伸張のためのS 処理を行なう場合の例を示す。511に示すように、第 1系列で波形周期Aを読み出すとすると、第2系列では その波形周期Aの1つ前の波形周期2を読み出すことに なる。すなわち、521に示すように、第1系列では矢 印531のように波形周期Aを読み出し、第2系列では 矢印532のように波形周期 Zを読み出し、クロスフェ ードする。512は1つの再生周期で再生時間を変えな い N 処理を行なう場合の例を示す。 512 に示すよう に、第1系列で波形周期Aを読み出すとすると、第2系 列でも同じ波形周期Aを読み出すことになる。すなわ ち、522に示すように、第1系列および第2系列とも に矢印541のように波形周期Aを読み出し、クロスフ ェードする。513は1つの再生周期で圧縮のためのC 処理を行なう場合の例を示す。513に示すように、第 10 1系列で波形周期Aを読み出すとすると、第2系列では その波形周期Aの次の波形周期Bを読み出すことにな る。すなわち、523に示すように、第1系列では矢印 551のように波形周期Aを読み出し、第2系列では矢 印552のように波形周期Bを読み出し、クロスフェー ドする。

【0038】上述の2つの系列では、所定のサンプリング周波数に基づいて、パラメータで指定されたピッチに応じたFナンバを累算したアドレスで読み出しを行なう。したがって、発生する波形のピッチは指定されたと 20 おりのものとなる。一方、図2と図4で概要を説明したように、周期単位のタイムストレッチ制御処理によりその周期でS処理、N処理、およびC処理の何れかを選択して(選択の仕方は後述する)実行することにより、図4の412~416に例示したように再生時間を伸縮できる。

【0039】図5において、rpは、各再生周期におい て、第1系列目で読み出す波形周期の先頭アドレスを示 す読み出しポインタ(図7で詳述する)である。rp\_n owは図5の各処理を行なう再生周期における現rpの値 30 を表し、rp\_nextは該再生周期の次の再生周期におけ るrpの値を表す。各再生周期の終了時点で第2系列目 が読み出しているアドレスが、その次の再生周期におけ る第1系列目の読み出す波形周期の先頭アドレスになる ようにしている。これは再生周期が切り替わるところで は、連続する波形周期に移行するようにするためであ る。例えば、図4の伸縮例412~416の各再生周期 が切り替わる部分を参照すると分かるように、周期の切 り替わるところでは波形周期がA→B、B→C、…とい うように連続する波形周期に切り替わるようになってい 40 る。図5に示すように、現在の再生周期のrpの値か ら、次の再生周期の r p の値が求められる。すなわち、 S処理の場合は現rpの値がrp\_nextとなり、N処理 の場合は現rpにTAを加算したrp+TAがrp\_next となり、C処理の場合は現rpにTA+TBを加算したr  $p + TA + TBM r p next \ge 5$ 

【0040】図6は、アタック部およびループ部を有す 波形メモリ301から第1系列の波形周期の周期長情報 る波形データの例である。波形データ601は、5つの 波形周期A~Eからなる。インデックスカウント(In レジスタ305は、第1系列で読み出す波形周期の周期の は を Count) は波形周期の波形メモリ上の位置 50 長情報Tを記憶する。同時に、T2レジスタ306に、

(順番)を示す。サイクルレングス(Cycle Le ngth)は各波形周期の周期長TA~TEを示す。アタック部とループ部との境界が波形周期の切れ目になるようにするものとする。波形データ601では、波形先頭位置からTLpstの位置までの波形周期、すなわち波形周期A、Bが、アタック部である。また、TLpstの位置がループ部のスタートポイントであり、この位置からTLpendの位置までの波形周期、すなわち波形周期C、D、Eが、ループ部である。

12

【0041】このようなアタック部およびループ部を有する波形データの場合は、602に示すような波形データであるものとして処理する。すなわち、ループ部のエンドポイントまで読み出したら、次には再びループ部のスタートポイントに戻ってループ部読み出しを繰り返す。

【0042】なお、処理の基本が1周期単位であるため、ループ部のスタートポイントおよびエンドポイントは制限が必要である。すなわち、通常の波形メモリ音源のループ部と同じく、ループエンドポイント(波形周期 Eの最後アドレス)の補間サンプル値と、ループスタートポイント(波形周期Cの先頭アドレス)の補間サンプル値が同じ値になるように、両ポイントの位置を設定する必要がある。

【0043】次に図3を参照して、波形メモリ読み出し 部201の構成および動作(特にTSC制御動作)を詳 しく説明する。

【0044】図3において、波形メモリ読み出し部201は、波形メモリ301、演算部302、サイクル内カウンタ303、インデックスカウンタ304、周期長格納レジスタ305、306、累積差分格納レジスタ307、読み出しレジスタ(以下、rpレジスタと呼ぶ)308、ピッチ補間部309、310、乗算器311、312、補正部313、および加算器314を備えている。以下、各構成要素について説明する。

【0045】波形メモリ301は、上述したように、複数の波形周期からなる波形データを記憶するとともに、その波形データの各周期の周期長情報 T を記憶している。波形データは、演算部302からのアドレスで2系列独立に読み出される。周期長情報 T (Integer (整数部)+Fraction (小数部)からなる)は、インデックスカウンタ304の値であるインデックスカウントICをアドレスとして読み出される。

【0046】インデックスカウンタ304が保持するインデックスカウントICは、現在読み出している第1系列の波形周期の周期番号である。このインデックスカウントICを読み出しアドレス(相対アドレス)として、波形メモリ301から第1系列の波形周期の周期長情報 Tを読み出し、T1レジスタ305に記憶させる。T1レジスタ305は、第1系列で読み出す波形周期の周期長情報 Tを記憶する。同時に T2レジスタ306に

第2系列目で読み出されている波形周期の周期長情報 T を記憶する。第1系列の波形周期の周期番号であるインデックスカウントICと、現在実行しているのがS処理、N処理、C処理の何れであるかに基づいて、T2レジスタ306に記憶すべき周期長情報が、第1系列で読み出す波形周期の周期長情報か、第1系列で読み出す波形周期の周期長情報かが、第1系列で読み出す波形周期の周期長情報かが、分かる。なお、インデックスカウントICを相対アドレスとしたのは、複数の複数周期波形データを記憶する場とに対応するためである。すなわち、相対アドレスとしておけば、ベースアドレスを変えることに対応する組を選択し、インデックスカウントICに基づいてその中から各周期長データを読み出すことができる。

【0047】演算部302は、波形発生を開始するとき インデックスカウンタ304の値を0に初期化する。そ の後、1周期の再生周期が終わるごとに演算部302か らトリガ信号(周期更新情報)が出力され、インデック スカウンタ304はこのトリガ信号を受けて更新され る。具体的には、いま終わった周期で行なったのがS処 理のときは、いま終わった周期の第1系列で読み出して いた波形周期を次の周期の第1系列で読み出すことにな るはずだから、インデックスカウンタ304の値はその ままとする。いま終わった周期で行なったのがN処理の ときは、いま終わった周期の第1系列で読み出していた 波形周期の次の波形周期を次の周期の第1系列で読み出 すことになるはずだから、インデックスカウンタ304 の値を1カウントアップする。いま終わった周期で行な ったのがC処理のときは、いま終わった周期の第1系列 30 で読み出していた波形周期の次の次の波形周期を次の周 期の第1系列で読み出すことになるはずだから、インデ ックスカウンタ304の値を2カウントアップする。

【0048】 rp レジスタ308 は、図5 で簡単に説明したように、波形メモリ301 からの波形データの2 系列読み出しのうち、第1 系列目の読み出しが行なわれている波形周期の先頭アドレス rp を保持するレジスタである。

【0049】サイクル内カウンタ303は、波形発生部111の出力する波形データのサンプリング周期ごと 40に、再生ピッチ情報 Δph(Fナンバ)を累算するカウンタである。サイクル内カウンタ303は、rpポインタ308の指す波形データの波形周期の中の、各波形サンプル値を読み出すための位相 CC(サイクルカウント:整数部+小数部からなる)を発生する。サイクル内カウンタ303で発生したサイクルカウント CCは演算部302に入力する。演算部302は、先頭アドレスrpとサイクルカウント CCとを用いて、第1および第2系列の読み出しアドレスを算出し波形メモリ301に出力する。具体的には、(rp+CC)が第1系列目の読50

み出しアドレスとなり、(rp+CC+OFST)が第2系列目の読み出しアドレスとなる。OFSTは、現在の再生周期において実行しているのがS処理であるときは、第1系列で読み出している波形周期の前の波形周期を第2系列で読み出すということであるから、OFST=-「第1系列で読み出している波形周期の前の波形周期の周期長」(この値はT2レジスタ306に読み出されている)となる。いま実行しているのがN処理であるときは、第1系列で読み出している波形周期を第2系列で読み出すということであるから、OFST=0となる。いま実行しているのがC処理であるときは、第1系列で読み出している波形周期の次の波形周期を第2系列で読み出している波形周期の周期長」(この値は01年)レジスタ306に読み出されている)となる。

14

【0050】また、演算部302は、サイクルカウント (Cycle Count) CCとサイクルレングス (Cycle Length) CLとを、Cycle Count>Cycle Lengthの条件にて常時 比較している。比較に用いるサイクルレングスCLは、 現処理が S 処理なら第 1 系列で読み出している波形周期 の前の波形周期の周期長、現処理がN処理なら第1系列 で読み出している波形周期の周期長、現処理がC処理な ら第1系列で読み出している波形周期の次の波形周期の 周期長である。すなわち、サイクルレングスCLは第2 系列で読み出している波形周期の周期長と同じであり、 該周期長を基準として現在の再生周期の終わりを判別す るようになっている(CCがCLを超えたときが現在の 再生周期の終わりである)。現在の再生周期の終わりに 至ったとき、演算部302からトリガ信号(周期更新情 報)が出力され、インデックスカウンタ304はこのト リガ信号を受けて更新される。すなわち、サイクルカウ ントCCの累算値は、第2系列目で読み出されている波 形周期の周期長情報Tを越えたら(CC-T)の値に戻 されるとともに、同タイミングで演算部302は前記ト リガ信号を発生する。

【0051】第1系列目の読み出しアドレス(rp+CC)、第2系列目の読み出しアドレス(rp+CC+OFST)とも、ピッチ非同期(すなわち、サンプリング周波数が一定)動作で正確な楽音ピッチを実現するため、アドレス小数部に応じたサンプル間補間をする必要がある。そのため、各系列ごとにピッチ補間部309,310が設けられており、上記第1系列目、第2系列目で異なる小数部に応じて独立に直線補間が行なわれる。【0052】乗算器311,312、補正部313、および加算器314は、クロスフェード回路を構成している。このクロスフェード回路は、各再生周期で、S処理、N処理、C処理の何れが行なわれるかにかかわらず、第1系列目の読み出し波形データから第2系列目の読み出し波形データかのクロスフェードを実行する。演

算部302は、第2系列目の重み係数(サイクルカウン ト値CC÷サイクルレングスCL)を発生し、補正部3 13は、該係数の補数 (1-CC÷CL) を発生する。 クロスフェードは、第2系列目で読み出される波形周期 の周期長T2の時間をかけて行なう。

15

【0053】difレジスタ307は、理想ポイント (仮想アドレス)と実ポイント(実アドレス)との累積 差分を記憶するレジスタである。理想ポイントとは、時 間圧縮情報 С R a t e にしたがって再生時間の伸縮を行 なったとしたときの読み出しポインタの値に相当する。 ある再生周期の処理が終わった時点で、その周期におけ る理想ポイントの進み分は、基準となる第2系列の周期 長T2に時間圧縮比CRateを乗算した値(T2×C Rate)となる。一方、ある再生周期の処理が終わっ た時点で、その周期における実アドレスの進み分(すな わちrpレジスタの進み分)は、いま終わったのがS処 理なら0、N処理ならT1、C処理ならT1+T2とな る。この「実アドレスの進み分」は、再生周期の終わり の時点における第2系列目の読み出しアドレスと r p と の差分である。なぜなら、該第2系列目のアドレスが、 次の再生周期におけるrpとなるからである。当該再生 周期における「理想ポイント (仮想アドレス) の進み 分」と「実アドレスの進み分」との差分を Adifとす ると、いま終わった処理がS処理か、N処理か、C処理 かの別で、以下のように Δ d i f が演算部 3 0 2 によっ て算出される。

- ・S処理のとき … Δdif=(T2×CRate)
- ・N処理のとき … Δdif=(T2×CRate) -T1
- ・C処理のとき …  $\Delta d i f = (T 2 \times CRate)$ -(T1+T2)

演算部302では、このように算出した Δdifを現d i f に加算して、いま終わった再生周期の終了時点(す なわち、次の再生周期の先頭)におけるd i f を求め る。

【0054】さらに、演算部302では、上記のように 再生周期の終了時に算出された累積差分 d i f に基づい て、次の再生周期でS処理、N処理、C処理のどれを行 なうかを決定する。具体的には、以下の条件(1)

(2) に基づいて決定する。なお、累積差分d i f に基 40 づく次の再生周期の処理判定時には、次の再生周期で第 1系列の波形周期長を、前もってレジスタ T 1 に読み出 しておく。このとき、レジスタT2には直前の再生周期 における記憶値がそのまま保持されている。

【0055】(1) d i f ≥ 0 (d i f が正値) なら ば、T1(次の再生周期で第1系列において読み出され る波形周期の周期長)とdifとを比較し、(1-1) | d i f | / T 1 ≥ 0. 5 (言い替えると、周期長 T 1 の半分よりも累積差分d i f が大きいとき)なら、C処 理とし、(1-2)そうでないなら(言い替えると、周 50 は、第2系列で読み出している波形周期の周期長情報T

期長T1の半分よりも累積差分difが大きくないと き)、N処理とする。

16

(2) d i f < 0 (d i f が負値) ならば、T 2 (いま 終了した再生周期で第2系列において読み出されていた 波形周期の周期長)とdifとを比較し、(2-1) | d i f | / T 2 ≥ 0. 5 (言い替えると、周期長 T 2 の 半分よりも累積差分 d i f が大きいとき) なら、 S 処理 とし、(2-2) そうでないなら(言い替えると、周期 長T2の半分よりも累積差分difが大きくないと 10 き)、N処理とする。

【0056】上記の条件(1)は、要するに、所望の再 生時間にするために現時点で読んでいるべき理想的な位 置に対し、実際に読んでいる位置が遅れているので、そ の遅れ量が前記周期長T1の半分より大きいなら圧縮を 行なうということである。また、上記の条件(2)は、 要するに、所望の再生時間にするために現時点で読んで いるべき理想的な位置に対し、実際に読んでいる位置が 進みすぎているので、その進み過ぎている量が前記周期 長T2の半分より大きいなら伸張を行なうということで 20 ある。

【0057】図7は、上記の演算部302の処理内容を S処理、N処理、C処理別にまとめた表702を示す。 701は、波形メモリに格納されている3周期分の連続 する波形周期 Z, A, Bを示し、いま第1系列目で読み 出される波形周期をAとする。波形周期Z、A、Bの周 期長は、それぞれ、Tbefore, Tnow, Tnextとする。 このとき第2系列で読み出す波形周期は、現再生周期の 処理がS処理ならZ、N処理ならA、C処理ならBであ る。rp\_nowは、現再生周期におけるrpレジスタの値 30 である。現再生周期において適用されるサイクルレング スCLを「適用されるCycle Length」の欄 に示す。現再生周期において適用される第2系列のOF STを「2系列目のOFST」の欄に示す。第1系列で (rp) を先頭アドレスとする波形周期が読み出され、 第2系列で(rp+OFST)を先頭アドレスとする波 形周期の読み出しが行なわれる。「rpの更新」の欄 は、現再生周期の処理が終わった時点で、грの値は第 2系列の波形周期の読み出しを継続する読み出しアドレ スに更新され、次の再生周期において第1系列で読み出 す波形周期の先頭アドレスとなることを示している。

「difの更新」の欄は、現再生周期の処理が終わった 時点のdifの値を示している。このdifは、演算部 302が、次の再生周期において、S処理、N処理、C 処理の何れを行なうかを決定するのに使用される。「I ndex Counterの更新」の欄は、インデック スカウンタが第2系列で読み出される波形周期の次の波 形周期の周期番号に更新されることを示している。これ は、次の再生周期において第1系列で読み出す波形周期 の周期番号である。適用されるサイクルレングスCL

2の値となっており、その再生周期においてサイクルレングスCLの時間にわたりクロスフェードが実行される。

【0058】図8は、上述の演算部302によるS処理、N処理、およびC処理の選択決定の仕方を示す説明図である。801の各矩形は波形周期を示す。図8の横軸方向は、「時間」ではなく「アドレス」である。

(a) は第1系列の読み出し、(b) は第2系列の読み出しを示す。

【0059】 831 が前回の理想ポインタ(仮想アドレ 10 ス)の位置であり、811 が実ポインタ(rp レジスタ)の位置とする。このとき、dif は矢印821 に示す dif\_oldになるから、上記の条件(2-1)が成立し、次の周期では S 処理を行なうと決定する。この S 処理では、第1系列はフェードアウトする波形を示す 3 角形 801 のように読み出しを行ない、第2系列はフェードインする波形を示す 3 角形 804 のように読み出しを行なう。

【0060】832が前回の理想ポインタの位置であり、812が実ポインタの位置とする。このとき、difは矢印822に示すdif\_oldになるから、上記の条件(2-2)が成立し、次の周期ではN処理を行なうと決定する。このN処理では、第1系列はフェードアウトする波形を示す3角形802のように読み出しを行ない、第2系列はフェードインする波形を示す3角形804のように読み出しを行なう。

【0061】 833が前回の理想ポインタの位置であり、813が実ポインタの位置とする。このとき、difは矢印823に示すdif\_oldになるから、上記の条件(1-1)が成立し、次の周期ではC処理を行なうと 30決定する。このC処理では、第1系列はフェードアウトする波形を示す3角形803のように読み出しを行ない、第2系列はフェードインする波形を示す3角形804のように読み出しを行なう。

【0063】図8では、連続した波形の周期を一つ戻る 処理(S処理)、そのまま進む処理(N処理)、一つ飛 び越して先に進む処理(C処理)の3つの処理から1つ を選択するようになっていた。しかしながら、2つ以上 50

前に戻ったり、2つ以上先に飛び越すことができるようにしてもよい。図9は、前に2つ飛び越して進む場合を示している。

18

【0064】以下、図9の説明をする。この例では、直前の再生周期の終わり時点における理想ポインタの位置が、次の再生周期において第2系列の読み出す波形周期を決定する。具体的には、理想ポインタの位置に最も近いスタートポイントを持つ波形周期が、次の再生周期において第2系列で読み出す波形周期として選択される。【0065】例えば、図9のように、前々回の再生周期において、理想ポインタ(仮想アドレス)が902の位

【0065】例えば、図9のように、前々回の再生周期において、理想ポインタ(仮想アドレス)が902の位置にあったとすると、その位置は領域905の範囲内であり、前回の再生周期では第2系列でフェードインする波形909が読み出されていた。そのため、現再生周期では、rpは907の位置にあり、第1系列ではフェードアウトする波形910が読み出される。

【0066】一方、前回の再生周期において、理想ポインタはT2\_old×CRateだけ進み、904の位置に来ている。このとき、difは矢印912の示すdif\_old1であり、理想ポインタが領域906の範囲内にあるため、現再生周期では第2系列でフェードインする波形911が読み出される。

【0067】結局、現再生周期において、第1系列の波形910と第2系列の波形911によるクロスフェードが行なわれ、その再生周期で907の位置にあった読み出しポインタrpは2周期分飛び越した位置908のrp\_nextまで進行する。

【0068】各再生周期において仮想アドレスの進む量は、CRateの設定により図9の例より大きくも小さくもでき、また、値を負にすれば逆方向に進行させることもできる。上記例の方法にしたがえば、その進行する仮想アドレスに応じて、各再生周期で第2系列において読み出す波形周期を正方向あるいは逆方向に自由にジャンプさせることができる。

【0069】図10は、CRate=1.5のとき(図 4の413の例)の制御例を示す。1001は第1系列 の読み出しアドレスの進み方を示す。横軸が時間であ り、再生周期ごとにN処理、C処理、N処理、C処理と いう順で処理する。縦軸は読み出しアドレスを示す。6 つの波形周期A~Fのどの辺りをポイントするかが分か るように縦軸に並べて波形データを示す線分1005を おいてある。1002は第2系列の読み出しアドレスの 進み方を示す。1003は読み出しポインタ r pの値の 変化を示し、1004はサイクルカウントCCの値の変 化を示す。サイクルカウントCCは、各再生周期ごと に、累算により徐々に増加していくように変化する。r pは上述したようにA, B, D, Eをポイントするよう に進む。 r p と C C とを加算して第1系列のアドレスが 1001に示すように生成される。第2系列のアドレス は、1002に示すようにA, C, D, Fを読み出すよ

うに進む。このようなアドレスでそれぞれ読み出された 波形がクロスフェードされる。これにより、4周期分の 再生時間で、指定されたピッチで、楽音波形が出力され る。

19

【0070】図11は等倍(CR=1.0)のときの例、図12は伸張(CR=0.75)のときの例を示す。

【0071】図13(a)および(b)は、TSC制御でピッチー定で再生時間のみを圧縮伸張した場合の時間とアドレスの時間変化を示す。点線1301~1304は、指定した再生時間でアドレスが進むと仮定したときのアドレス、すなわち理想ポインタ(仮想アドレス)の進み方を示す。これに対し、実線1311~1324は、実ポインタの進み方を示す。平行な2本の点線で挟まれた範囲はクロスフェードする範囲である。

【0072】本発明は、以下のように応用することができる。ビブラート、トレモロ等の奏法により演奏された楽器音を、その変調周期の長さ分録音しておく。発音指示に応じて、録音された変調波形データをループ読みする。その際、実読み出しポインタは指示された楽音ピッチに応じた速度で進め、仮想読み出だポインタは元の変調周期と指示された変調周期との比に基づく速度で進めれば、1つの変調波形データから、任意のピッチ、任意の変調周期を有する楽音を生成することができる。

【0073】ギター等のピッチベンド奏法に基づく波形を1つ録音する。録音されたベンド波形データの読み出し時、所望のピッチに応じて実読み出しポインタの速度を、所望のベンド速度で仮想読み出しポインタの速度を、それぞれ制御すれば、1つのベンド波形データから、任意のピッチで任意のベンド速度のベンド波形が再 30 生される。

【0074】録音された発音開始から終了の波形データの、立ち上がり部の長さ、立ち下がり部の長さを、それぞれ独立に、しかも再生ピッチに関係なく、制御できる。図16の1601は、立ち上がり部や立ち下がり部のみの再生時間を伸縮するために用いるパラメータの変化の一例を示す。

【0075】仮想読み出しポインタの変化をノイズ、カオス波形などの揺らぎ波形により制御すれば、PCM音源の波形音色に変化を付けられる。図16の1602は、時間的に伸縮比を揺らがせて、音色変化を得る例である。

【0076】特に、揺らぎ波形により波形データのループ部の単調性を回避できる。そのためには、複数周期の\*

\*ループ波形を用意しておく必要がある。まず管楽器、ギター等におけるスラー演奏の波形を録音しておく。スラー波形データの再生時、前の音高から次の音高に移動する長さ(スラー時間)を、楽音ピッチに関係なく自由に制御することができる。

【0077】弦楽器、管楽器などの前打音を伴う演奏音の波形を録音しておく。前打音付き波形データの再生時、前打音の時間長を楽音ピッチに関係なく制御できる。PCM音源において、1つの複数周期波形データを再生ピッチに応じて読み出しても、波形の再生時間を一定にすることができる。または、再生ピッチと独立に複数周期波形データから、再生時間の異なる複数の音色波形を作成できる。PCM音源において、1つの複数周期波形データの再生時間長を、指定された音符長に揃えるとができる。ループ読出による再生時間長では、ループ部で音色が単調になるが、本発明の方法ではその間も徐々に音色を変化させられるので、その単調性を回避できる。このほかにも広く応用できる。

【0078】なお、リサンプリング技術を使用して、予め、複数周期波形の各周期の長さを所定長に加工して波形メモリに書き込むようにしても良い。上記実施の形態では「N処理(ノーマル処理)」の場合にもクロスフェードを行なっているが、N処理の場合にはクロスフェードの必要が無いことは自明であるので、そのように作り変えても良い。

【0079】実施例では1つの波形周期に1周期の波形 データを記憶する、としたが、1つの波形周期の中に複数周期の波形データが入るようにしても良い。さらに、各波形周期毎に、異なる周期数の波形データが入るようになっていても良い。要は、波形周期の切れ目同士が互いに滑らかにつながるようになっていれば良い。

【0080】上記実施の形態では、1 再生周期ごとに仮想アドレスと実アドレスによる進行制御を行なっていたが、該進行制御をもっと短い周期、あるいは長い周期で行なうようにしても良い。さらに、1 波形の再生の途中において、比較制御を行う周期を変更するようにしても良い。

【0081】上記実施の形態では、累積差分 d i f を波 形メモリのアドレスと同じ単位上で扱っていたが、波形 周期を単位とするように変更することもできる。その場 合の条件式は、次のようになる。

d i f = d i f + Δ d i f S処理、N処理、C処理の選択

・d i f ≥ 0.5 (周期の半分より差が大きい) C処理

・d i f ≦-0.5 (周期の半分より差が大きい) S処理

その他 (周期の半分より差が小さい) N処理

Δd i f演算

·S処理  $\Delta d i f = C R$ 

· N処理  $\Delta d i f = C R - 1$ 

・C処理  $\Delta d i f = CR - 2$ 

【0082】図17は、本発明の他の実施の形態を示 50 す。この波形発生部1701は、波形メモリ1711、 20

波形周期情報メモリ1712、実読み出しアドレスカウンタ1713、仮想読み出しアドレスカウンタ171 4、制御回路1715、補間部1716, 1717、およびクロスフェード合成部1718を備えている。

【0083】この波形発生部1701の基本的な動作は、上述の波形発生部111と同様である。上記実施の形態の波形発生部111では仮想アドレスを逐次進める代わりに、 $\Delta d$  i f を累算していって、直接、d i f を求めていた。この波形発生部1701では、仮想読み出しアドレスカウンタ1714で仮想アドレスを求め、制 10御回路1715で実アドレスと仮想アドレスのずれ分を算出する点が異なる。

【0084】なお、上記の発明の実施の形態では、各波形周期のスタート位置が1種類の位相値(振幅値と傾き)で同位相となるようにしているが、これに限らず、2種類(あるいはそれ以上)の位相値で同位相となるポイントで区切ってもよい。この場合、再生周期の終了時点で、何れかの位相値のポイントで次の波形周期につなげていけばよい。

#### [0085]

【発明の効果】以上説明したように、この発明によれば、波形メモリ読み出し方式の音源において、読み出す波形データの時間軸上の圧縮伸張を行なうことができるとともに、1つの楽音波形の再生途中においても、ダイナミックに変化する時間軸上の圧縮率および伸張率にリアルタイムに応答して、波形データの時間軸上の圧縮伸張を行なうことができる。また、互いに1周期の長さの異なる2つの波形をなめらかにクロスフェードすることができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明に係る波形再生装置および波形データのクロスフェード方法を適用した電子楽器の全体構成図

【図2】 波形発生部の詳細図

【図3】 波形メモリ読み出し部の詳細図

\*【図4】 TSC制御の基本概念を説明するための図

【図5】 第1系列目で読み出す波形周期と第2系列目で読み出す波形周期のクロスフェードの様子を示す図

22

【図6】 アタック部およびループ部を有する波形データの例を示す図

【図7】 演算部の処理内容をS処理、N処理、C処理 別にまとめた図

【図8】 S処理、N処理、およびC処理の選択決定の 仕方を示す説明図

【図9】 図8をさらに一般化した図

【図10】 CRate=1.5のときの制御例を示す図

【図11】 CRate=1のときの制御例を示す図

【図12】 CRate=0.75のときの制御例を示す図

【図13】 TSC制御でピッチー定で再生時間のみを 圧縮伸張した場合の時間とアドレスの時間変化を示す図

【図14】 波形伸縮の様子を示す図

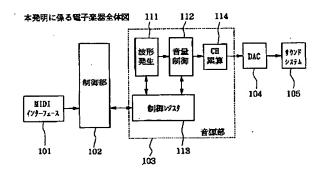
【図15】 波形伸縮の様子を示す図

【図16】 伸縮比の変化例を示す図

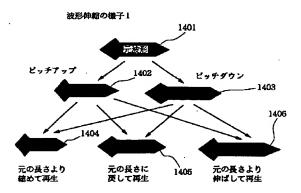
【図17】 本発明の他の実施の形態を示す図 【符号の説明】

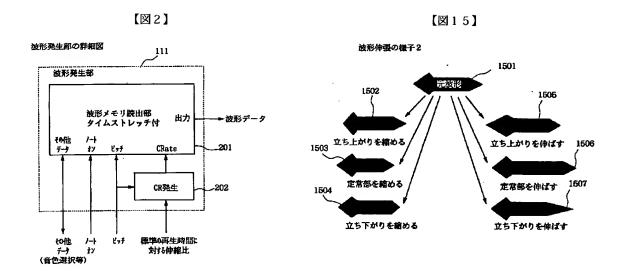
101…MIDIインターフェース、102…制御部、103…音源部、104…ディジタル・アナログ変換器 (DAC)、105…サウンドシステム111…波形発生部、112…音量制御部、113…制御レジスタ、114…チャンネル累算部、301…波形メモリ、302…演算部、303…サイクル内カウンタ、304…インデックスカウンタ、305,306…周期長格納レジスタ、307…累積差分格納レジスタ、308…読み出しレジスタ(rpレジスタ)、309,310…ピッチ補間部、311,312…乗算器、313…補正部、314…加算器。

【図1】

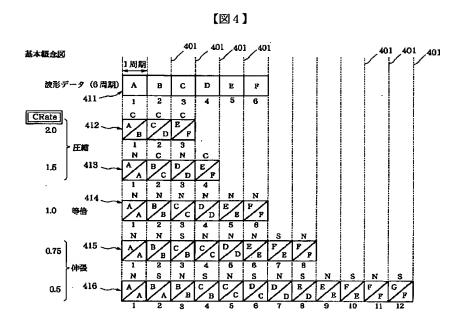


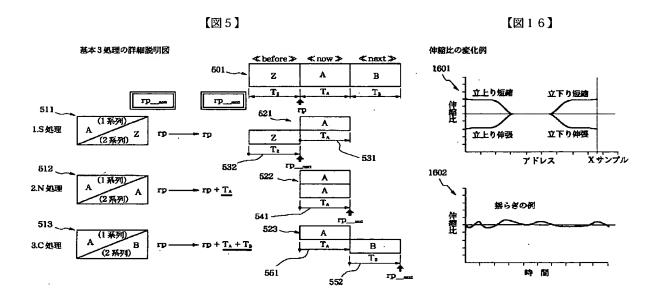
【図14】





【図3】 Index TSC 処理情報 -304 被形メモリ読出部の詳細部 波形メモリ Address Counter ≪周期長≫ ≪被形≫ 306 307 Address Data 909 ≪第1系列≫ Cycle Length Pitch 314 TSC\_Cont アドレス 時間圧縮 CRate 情報 - 田力> 第1系列 演算部 ≪第2系列> CRate Pitch 補間 -312 第2系列 周期更新 (Cycle Cont > Cycle Length) Cycle Count 313-Cycle Length 補正分 再生 pitch 302 サイクル内 Integer + Counter Fraction 周期更新時のはみ出し分情報

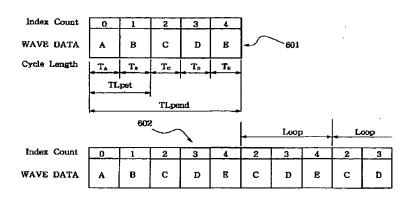




【図6】

# ループ処理説明図

C処理

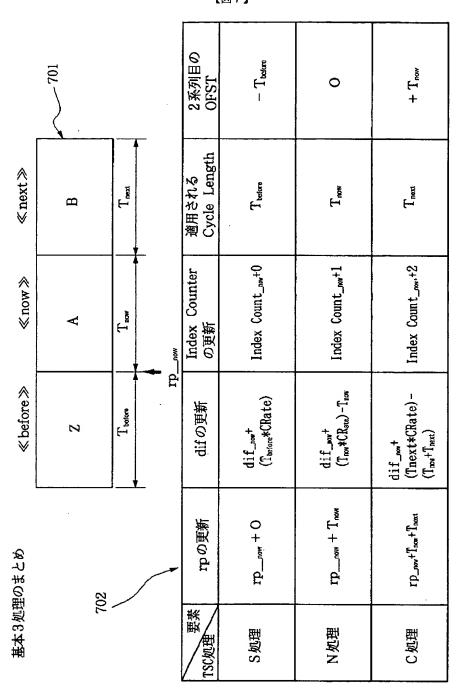


【図9】

# 【図8】 1 周期毎の処理説明図 1周期毎の処理を一般化した説明図 rp rp rp rp (C処理) (S処理) 810 + 0.5 909 (a) 1系列目の銃出 S処理 前回の 仮想アドレス N処理 dif 前々回の 903 仮想アトレス C処理 < 902 (b) 2系列目の読出 前読出異期の 仮想アドレス (c) 次読出周期の ための判定 -- 0.5 + 0.5 TZ×CRate dif S処理 853 852 dif 855 N処理

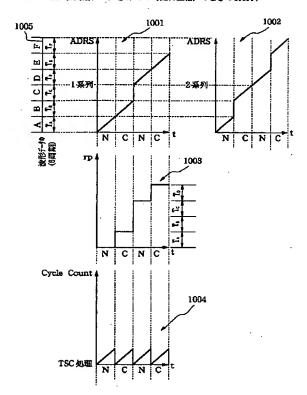
• ,

【図7】

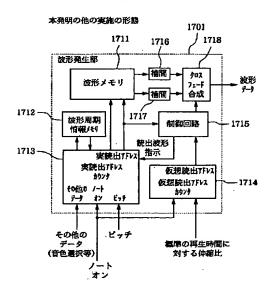


【図10】

CRate = 1.5 (6周期データを2/3の時間に圧縮) のときの制御例

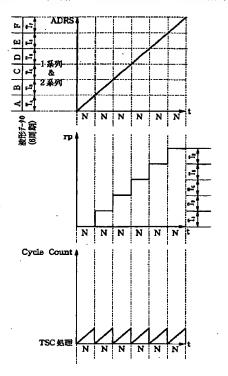


【図17】



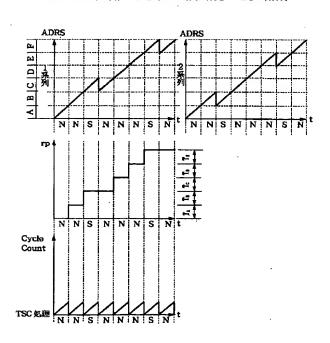
【図11】

CRate = 1.0 (6周期データを等倍時間で再生) のときの制御例



【図12】

CRate = 0.75 (6 周期データを4/3 の時間に伸長) のときの制御例



【図13】

# タイムストレッチ制御の例

# (a) ピッチ一定で、再生時間のみを圧縮、伸張する例

